Machine translation JP2000330924

```
(12) Kind of official gazette Open patent official report (A)
(11) Publication No. JP,2000-330924,A (P2000-330924A)
(43) Date of Publication November 30, Heisei 12 (2000. 11.30)
(54) Title of the Invention The multipath system of a storage device
(51) The 7th edition of International Patent Classification
G06F 13/14
3/06
        301
FI
G06F 13/14
               320 C
        301 A
3/06
Request for Examination Tamotsu
The number of claims 9
Mode of Application OL
Number of Pages 10
(21) Application number Japanese Patent Application No. 11-138301
(22) Filing date May 19, Heisei 11 (1999. 5.19)
(71) Applicant
Identification Number 000004237
Name Nippon Electric Co., Ltd.
Address 5-7-1, Shiba, Minato-ku, Tokyo
(72) Inventor(s)
Name Furuya Mitsuo
Address 5-7-1, Shiba, Minato-ku, Tokyo Inside of Nippon Electric Co., Ltd.
(74) Attorney
Identification Number 100088890
Patent Attorney
Name Dry river bed Junichi
Theme code (reference)
5B014
5B065
F term (reference)
5B014 EB03 EB04 GC02 GC07 GE04
5B065 BA01 CC03 ZA01 ZA13
```

(19) Publication country Japan Patent Office (JP)

(57) Abstract

Technical problem It enables it to detect automatically two or more access paths to each storage device, and enables it to distribute the load of access to each storage device concerned suitable for two or more access paths.

Means for Solution The unique ID storing field 60 in the storage region 600 in a storage device 6 is a field for memorizing unique ID given to a storage device 6 with a host computer 1. Two or more pass detection means 120 associates a storage device 6 and two or more access paths 400 and 401 concerned concerned by writing unique ID to the storage device 6 concerned in the unique ID storing field 60 in a storage device 6 using one access path of the arbitration of two or more access paths 400 and 401 between a host computer 1 and a storage device 6.

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-330924 (P2000-330924A)

(43)公開日 平成12年11月30日(2000.11.30)

(51) Int.Cl.7	識別記号	F I	テーマコード(参考)
G06F 13/14	320	G06F 13/14	320C 5B014
3/06	301	3/06	301A 5B065

審査請求 有 請求項の数9 OL (全 10 頁)

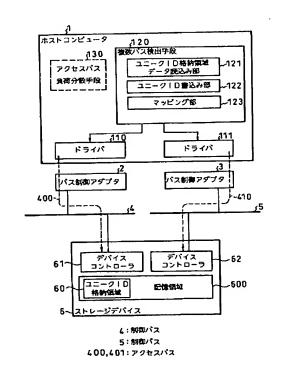
日本電気株式会社 東京都港区芝五丁目7番1号 (72)発明者 古谷 満男 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株 式会社内 (74)代理人 100088890 井理士 河原 純一 Fターム(参考) 58014 EB03 EB04 CC02 CC07 GE04 58065 BA01 CC03 ZA01 ZA13	(21)出願番号	特願平11-138301	(71) 出願人 000004237
(72) 発明者 古谷 織男 東京都港区芝五丁目 7 番 1 号 日本電気株 式会社内 (74) 代理人 100088890 中理士 河原 純一 下ターム(参考) 58014 EB03 EB04 CC02 CC07 GE04			日本電気株式会社
東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株 式会社内 (74)代理人 100088890 弁理士 河原 純一 Fターム(参考) 58014 EB03 EB04 CC02 CC07 GE04	(22)出顧日	平成11年5月19日(1999.5.19)	東京都港区芝五丁目7番1号
式会社内 (74)代理人 100088890 弁理士 河原 純一 Fターム(参考) 58014 EB03 EB04 GC02 GC07 GE04			(72)発明者 古谷 満男
(74)代理人 100088890 弁理士 河原 純一 Fターム(参考) 5B014 EB03 EB04 GC02 GC07 GE04		·	東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株
弁理士 河原 純一 Fターム(参考) 5B014 EB03 EB04 GC02 GC07 GE04			式会社内
Fターム(参考) 5B014 EB03 EB04 GC02 GC07 GE04			(74)代理人 100088890
			弁理士 河原 純一
5B065 BA01 CC03 ZA01 ZA13			Fターム(参考) 5B014 EB03 EB04 GC02 GC07 GE04
			5B065 BA01 CC03 ZA01 ZA13
		•	

(54) 【発明の名称】 ストレージデパイスのマルチパスシステム

(57)【要約】

【課題】 各ストレージデバイスへの複数のアクセスパスを自動的に検出できるようにし、当該各ストレージデバイスに対するアクセスの負荷を複数のアクセスパスに適切に分散できるようにする。

【解決手段】 ストレージデバイス6内の記憶領域600中のユニークID格納領域60は、ホストコンピュータ1によってストレージデバイス6に与えられるユニークIDを記憶するための領域である。複数パス検出手段120は、ホストコンピュータ1とストレージデバイス6との間の複数のアクセスパス400および401のうちの任意の1つのアクセスパスを使用してストレージデバイス6内のユニークID格納領域60に当該ストレージデバイス6に対するユニークIDを書き込むことにより、当該ストレージデバイス6と当該複数のアクセスパス400および401とを関連付ける。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ホストコンピュータによって各ストレージデバイスに与えられるユニークIDを記憶するための領域である当該各ストレージデバイス内の記憶領域中のユニークID格納領域と、ホストコンピュータと1つのストレージデバイスとの間の複数のアクセスパスのうちの任意の1つのアクセスパスを使用して当該ストレージデバイス内の前記ユニークID格納領域に当該ストレージデバイスに対するユニークIDを書き込むことにより、当該1つのストレージデバイスと当該複数のアクセスパスとを関連付けるホストコンピュータ内の複数パス検出手段とを有することを特徴とするストレージデバイスのマルチパスシステム。

【請求項2】 ホストコンピュータによって各ストレー ジデバイスに与えられるユニークIDを記憶するための 領域である当該各ストレージデバイス内の記憶領域中の ユニークID格納領域と、ホストコンピュータとストレ ージデバイスとの間のアクセスパスを使用して、ストレ ージデバイスの記憶領域の前記ユニークID格納領域か らあらかじめ決められた大きさのデータを読み込むホス トコンピュータ内の複数パス検出手段中のユニークID 格納領域データ読込み部と、前記ユニークID格納領域 データ読込み部によりストレージデバイスから読み込ま れたデータのフォーマットがユニークIDのフォーマッ トと異なる場合に、新規なユニークIDを採番し、当該 新規なユニークIDを当該ストレージデバイス内の前記 ユニークID格納領域に書き込むホストコンピュータ内 の複数パス検出手段中のユニークID書込み部と、前記 ユニークID格納領域データ読込み部により読み込まれ たデータのフォーマットがユニークIDのフォーマット である場合には当該ユニークIDと現時点のサーチパス とのマッピングを行い、前記ユニークID格納領域デー タ読込み部により読み込まれたデータのフォーマットが ユニークIDのフォーマットと異なる場合には前記ユニ ークID書込み部によって新規に採番されたユニークI Dと当該サーチパスとのマッピングを行い、当該マッピ ングの情報を有するマッピングデータをホストコンピュ ータ内に保持するホストコンピュータ内の複数パス検出 手段中のマッピング部とを有することを特徴とするスト レージデバイスのマルチパスシステム。

【請求項3】 複数パス検出手段の制御によって生成・保持されたマッピングデータを参照して各ストレージデバイスに対する複数のアクセスパスの負荷分散を行うホストコンピュータ内のアクセスパス負荷分散手段を有することを特徴とする請求項2記載のストレージデバイスのマルチパスシステム。

【請求項4】 アクセスパスがドライバ,バス制御アダプタ,制御バス,およびデバイスコントローラを通るパスであることを特徴とする請求項1,請求項2,または請求項3記載のストレージデバイスのマルチパスシステ

4

【請求項5】 アクセスパスがドライバ、FC-AL制 御部、FC-AL、およびデバイスコントローラを通るパスであることを特徴とする請求項1. 請求項2. または請求項3記載のストレージデバイスのマルチパスシステム。

【請求項6】 ホストコンピュータによって各ストレージデバイスに与えられるユニーク I Dを記憶するための領域であるユニーク I D格納領域を記憶領域中に有する当該各ストレージデバイスと複数のアクセスパスを介して接続しているホストコンピュータを、ホストコンピュータと I つのストレージデバイスとの間の複数のアクセスパスのうちの任意の I つのアクセスパスを使用して当該ストレージデバイス内の前記ユニーク I Dを書き込むことにより、当該 I つのストレージデバイスと当該複数のアクセスパスとを関連付ける複数パス検出手段として機能させるためのプログラムを記録した記録媒体。

【請求項7】 ホストコンピュータによって各ストレー ジデバイスに与えられるユニーク I Dを記憶するための 領域であるユニークID格納領域を記憶領域中に有する 当該各ストレージデバイスと複数のアクセスパスを介し て接続しているホストコンピュータを、ホストコンピュ ータとストレージデバイスとの間のアクセスパスを使用 して、ストレージデバイスの記憶領域の前記ユニーク! D格納領域からあらかじめ決められた大きさのデータを 読み込むユニークID格納領域データ読込み部、前記ユ ニークID格納領域データ読込み部により読み込まれた データのフォーマットがユニークIDのフォーマットと 異なる場合に、新規なユニークIDを採番し、当該新規 なユニークIDを当該ストレージデバイス内の前記ユニ ークID格納領域に書き込むユニークID書込み部,お よび前記ユニークID格納領域データ読込み部によりス トレージデバイスから読み込まれたデータのフォーマッ トがユニークIDのフォーマットである場合には当該ユ ニークIDと現時点のサーチパスとのマッピングを行 い、前記ユニークID格納領域データ読込み部により読 み込まれたデータのフォーマットがユニークIDのフォ ーマットと異なる場合には前記ユニークID書込み部に よって新規に採番されたユニークIDと当該サーチパス 40 とのマッピングを行い、当該マッピングの情報を有する マッピングデータをホストコンピュータ内に保持するマ ッピング部として機能させるためのプログラムを記録し た記録媒体。

【請求項8】 アクセスパスがドライバ、バス制御アダプタ、制御バス、およびデバイスコントローラを通るパスであるストレージデバイスのマルチパスシステムに適用されることを特徴とする請求項6または請求項7記載の記録媒体。

50 【請求項9】 アクセスパスがドライバ、FC-AL制

御部、FC-AL、およびデバイスコントローラを通る パスであるストレージデバイスのマルチパスシステムに 適用されることを特徴とする請求項6または請求項7記 載の記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、特定のストレージ デバイスに対してアクセスする経路(ホストコンピュー タとストレージデバイスとの間のアクセスパス。例え ば、ドライバ、バス制御アダプタ、制御バス、およびデ バイスコントローラの組み合わせによるアクセスパス) が複数通りあるようなコンピュータシステムであるスト レージデバイスのマルチパスシステムに関する。

[0002]

【従来の技術】ストレージデバイスを制御するコンピュ ータシステムであるストレージデバイスのマルチパスシ ステムにおいて、ストレージデバイスへのアクセスパス を特定するためには、各ストレージデバイスが一意に認 識される必要がある。

【0003】従来、この種のストレージデバイスのマル チパスシステムでは、当該コンピュータシステムにおい てあらかじめ各ストレージデバイスに与えられたユニー クなID (IDentification) が利用され て、各アクセスパスの検出が行われていた。

【0004】例えば、ファイバチャネルプロトコルが使 用されるコンピュータシステムにおいては、各々のデバ イスがWWN (World Wide Name。ワー ルド・ワイド・ネーム)という全世界でユニークなID を持つことができ、それを使用することで各ストレージ デバイスを一意に認識することが可能となる。

[0005] st. SCSI (Small Compu ter Systems Interface)プロト コルが使用されるコンピュータシステムにおいても、ベ ンダユニークなコマンドをサポートすることによって、 当該コンピュータシステムに一意なIDを各デバイスに 与えることができ、各ストレージデバイスを一意に認識 することが可能となる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】しかし、上記のような 従来技術によって各アクセスパスの検出を行うために は、常に各ストレージデバイスがユニークなIDを持っ ていることが条件となる。これに対し、一般的なストレ ージデバイス、特に、SCSIディスク装置等は、ユニ ークな I Dを持っていないことがほとんどである。

【0007】したがって、従来のストレージデバイスの マルチパスシステムでは、1つのストレージデバイスに 対する複数のアクセスパスを適切に検出(認識)するこ とが困難となり、1つのストレージデバイスに対するア クセス負荷を複数のアクセスパスに適切に分散させるこ とが難しいという問題点があった。

【0008】本発明においては、ストレージデバイスを 識別するためのユニークなIDをホストコンピュータ側 から与えてやることにより、ストレージデバイスを一意 に認識することを可能ならしめて、各ストレージデバイ スに対する複数のアクセスパスの検出を実現できるスト レージデバイスのマルチパスシステムを提供する。

【0009】すなわち、本発明の目的は、1つのストレ ージデバイスへの複数のアクセスパスを自動的に検出で きるようにして、当該ストレージデバイスに対するアク セスの負荷を各アクセスパスに適切に分散することがで きる構成を有するストレージデバイスのマルチパスシス テムを提供することにある。

【0010】なお、本願発明に対する従来技術に関する 特許公報としては、特公平6-54481号公報があ

【0011】この公報に記載された技術(データ処理シ ステム)は、СР Uにパス情報作成手段を有し、当該パ ス情報作成手段がチャネル装置と磁気ディスク装置とを 結ぶアクセスパス情報を作成する。

【0012】しかし、この従来技術には、一般的な磁気 ディスク装置をホストコンピュータが制御するコンピュ ータシステムにおいては適用できないという問題点があ

【0013】このような問題点が存在する理由は、この 技術が「チャネル装置や磁気ディスク装置の位置関係が ハードウェア情報としてあらかじめ認識されている」と いう特殊性を前提にしたコンピュータシステムを想定し ているためである。

[0014]

30

【課題を解決するための手段】本発明のストレージデバ イスのマルチパスシステムは、ホストコンピュータによ って各ストレージデバイスに与えられるユニークIDを 記憶するための領域である当該各ストレージデバイス内 の記憶領域中のユニークID格納領域と、ホストコンピ ュータとストレージデバイスとの間のアクセスパスを使 用して、ストレージデバイスの記憶領域の前記ユニーク ID格納領域からあらかじめ決められた大きさのデータ を読み込むホストコンピュータ内の複数パス検出手段中 のユニークID格納領域データ読込み部と、前記ユニー 40 クID格納領域データ読込み部によりストレージデバイ スから読み込まれたデータのフォーマットがユニークI Dのフォーマットと異なる場合に、新規なユニークID を採番し、当該新規なユニークIDを当該ストレージデ バイス内の前記ユニークID格納領域に書き込むホスト コンピュータ内の複数パス検出手段中のユニークID鸖 込み部と、前記ユニークID格納領域データ読込み部に より読み込まれたデータのフォーマットがユニークID のフォーマットである場合には当該ユニークIDと現時 点のサーチパスとのマッピングを行い、前記ユニークト 50 D格納領域データ読込み部により読み込まれたデータの 5

フォーマットがユニークIDのフォーマットと異なる場合には前記ユニークID哲込み部によって新規に採番されたユニークIDと当該サーチパスとのマッピングを行い、当該マッピングの情報を有するマッピングデータをホストコンピュータ内に保持するホストコンピュータ内の複数パス検出手段中のマッピング部とを有する。

【0015】なお、より一般的には、本発明のストレージデバイスのマルチパスシステムは、ホストコンピュータによって各ストレージデバイスに与えられるユニークIDを記憶するための領域である当該各ストレージデバイス内の記憶領域中のユニークID格納領域と、ホストコンピュータと1つのストレージデバイスとの間の複数のアクセスパスのうちの任意の1つのアクセスパスを使用して当該ストレージデバイス内の前記ユニークID格納領域に当該ストレージデバイスに対するユニークIDを書き込むことにより、当該1つのストレージデバイスと当該複数のアクセスパスとを関連付けるホストコンピュータ内の複数パス検出手段とを有すると表現することができる。

【0016】また、このようなストレージデバイスのマルチパスシステムは、ホストコンピュータによって各ストレージデバイスに与えられるユニークIDを記憶するための領域であるユニークID格納領域を記憶領域中に有する当該各ストレージデバイスと複数のアクセスパスを介して接続しているホストコンピュータを、ホストコンピュータと1つのストレージデバイスとの間の複数のアクセスパスのうちの任意の1つのアクセスパスを使用して当該ストレージデバイス内の前記ユニークID格納領域に当該ストレージデバイスに対するユニークIDを書き込むことにより、当該1つのストレージデバイスと当該複数のアクセスパスとを関連付ける複数パス検出手段として機能させるためのプログラムを記録した記録媒体として実現することも可能である。

【0017】さらに、本発明のストレージデバイスのマルチパスシステムは、複数パス検出手段の制御によって生成・保持されたマッピングデータを参照して各ストレージデバイスに対する複数のアクセスパスの負荷分散を行うホストコンピュータ内のアクセスパス負荷分散手段を付加することも可能である。

[0018]

【発明の実施の形態】次に、本発明について図面を参照 して詳細に説明する。

【0019】(1) 第1の実施の形態

図1は、本発明の第1の実施の形態に係るストレージデ バイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図で ある。

【0020】図1を参照すると、本実施の形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステムは、プログラム制御により動作するホストコンピュータ1と、ホストコンピュータ1に接続されたバス制御アダプタ2および3

と、制御バス4および5と、ストレージデバイス6とを含んで構成されている。なお、図1には示していないが、当該ストレージデバイスのマルチパスシステムには、ストレージデバイス6を含む複数のストレージデバイスが存在している。

【0021】ストレージデバイス6は、デバイスコントローラ61および62と、ユニークID格納領域60を有する記憶領域600とを含んで構成されている。

【0022】ユニークID格納領域60は、記憶領域600内のあらかじめ決められたアドレスの場所に、あらかじめ決められた大きさの、あらかじめ決められたフォーマットのデータであるユニークID(ストレージデバイス6を識別するためのID)を格納している(当初よりユニークIDを格納しているわけではなく、ホストコンピュータIの制御によってユニークIDが与えられる)。

【0023】ホストコンピュータ1は、バス制御アダプタ2を制御するドライバ110と、バス制御アダプタ3を制御するドライバ111と、各ストレージデバイス0(例えば、ストレージデバイス6)への複数のアクセスパス(例えば、ストレージデバイス6に対するアクセスパス400および401)を検出し、それらが当該ストレージデバイスに対するアクセスパスであることを関連付ける(マッピングする)複数パス検出手段120とを含んで構成されている。なお、ホストコンピュータ1内の破線のボックスで示すアクセスパス負荷分散手段130については、後述する。

【0024】複数パス検出手段120は、ユニークID 格納領域データ読込み部121と、ユニークID
書込み 部122と、マッピング部123とを含んで構成されて いる。

【0025】複数パス検出手段120内の各部は、それぞれ、概略次のように動作する。

【0026】ユニークID格納領域データ読込み部121は、ホストコンピュータIとストレージデバイスとの間のアクセスパス(例えば、ホストコンピュータIとストレージデバイス6との間のアクセスパス400および401)を使用して、ストレージデバイスの記憶領域のユニークID格納領域(例えば、ストレージデバイス6の記憶領域600のユニークID格納領域60)からあらかじめ決められた大きさのデータを読み込む。

【0027】ユニークID書込み部122は、ユニークID格納領域データ読込み部121により読み込まれたデータのフォーマットがあらかじめ決められたフォーマット、すなわちホストコンピュータ1によって決定されたユニークIDのフォーマットと異なる場合に、新規なユニークIDを採番し、当該新規なユニークIDをユニークID格納領域(ユニークID格納領域データ読込み部121によって当該データが読み込まれたユニークID格納領域。例えば、ユニークID格納領域60)に告

30

き込む。なお、ユニーク I D格納領域データ読込み部 I 2 1 により読み込まれたデータのフォーマットがユニーク I Dのフォーマットである場合には、新しくユニーク I Dをむき込むことはない。

【0028】マッピング部123は、ユニーク!D格納 領域データ読込み部121により読み込まれたデータの フォーマットがユニークIDのフォーマットである場合 には当該ユニークIDと現時点のサーチパス(上記のア クセスで使用されたアクセスパス、すなわち検出対象の アクセスパス) とのマッピングを行い、ユニーク 1 D格 納領域データ読込み部121により読み込まれたデータ のフォーマットがユニークIDのフォーマットと異なる 場合にはユニークID售込み部122によって新規に採 番されたユニークIDと当該サーチパスとのマッピング を行い、当該マッピングの情報を有するマッピングデー タをホストコンピュータ 1 内に保持する。このマッピン グにより、例えば、マッピング対象のユニークID(ス トレージデバイス6を識別するためのユニークID)が 共通であるアクセスパス400とアクセスパス401と が1つのストレージデバイス6に対しての複数のアクセ 20 スパスとして、ホストコンピュータ1により認識される ことになる。

【0029】図2は、本実施の形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステムの処理(アクセスパス検出・マッピングデータ生成時の処理)を示す流れ図である。この処理は、最初アクセスパスサーチステップA1と、ユニークID格納領域データ読込みステップA2と、フォーマット判定ステップA3と、ユニークID新規採番ステップA4と、ユニークID

5と、ユニークID・サーチパスマッピングステップA6と、次アクセスパスサーチステップA7と、サーチパス有無判定ステップA8とからなる。

【0030】次に、このように構成された本実施の形態 に係るストレージデバイスのマルチパスシステムの動作 について詳細に説明する。

【0031】ホストコンピュータ1内の複数パス検出手段120は、複数のアクセスパスを検出し、各ストレージデバイス(例えば、ストレージデバイス6)と当該ストレージデバイスをアクセスするための複数のアクセスパス(例えば、ストレージデバイス6をアクセスするためのアクセスパス400および401)とを関係付ける(マッピングする)ために、以下に示すような処理を行う(図2参照)。

【0032】まず、複数パス検出手段120内のユニークID格納領域データ読込み部121は、最初のアクセスパスのサーチ(検出)を行う。すなわち、ユニークID格納領域データ読込み部121は、最初のアクセスパスとして、1つのアクセスパス(ここでは、図1中のドライバ110、バス制御アダプタ2、制御バス4、およびデバイスコントローラ61を通るアクセスパス400

とする)を検出する(図2のステップA1)。なお、このようにして検出されたアクセスパスを「サーチパス」と呼ぶ。

【0033】次に、ユニーク I D格納領域データ読込み 部 I 2 I は、ステップA I で検出したアクセスパス I 0 (サーチパス) を用いて、ストレージデバイス I 6 の記憶領域 I 6 0 0 内の特定のアドレスの領域(ユニーク I D 格納領域 I 6 0)に格納されているデータ(指定のデータ)を読み込む(ステップA I 2)。

【0034】複数パス検出手段120内のユニーク1D むみ部122は、ユニーク1D格納領域データ読込み 部121により読み込まれたデータのフォーマットがユニーク1Dのフォーマット(正しいフォーマット)であるか否かを判定(検査)する(ステップA3)。すなわち、当該データが複数パス検出手段120によって書き 込まれたデータ(つまり、ユニーク1D)であるか否かを判定する。

【0035】この場合(アクセスパス400がサーチパスである場合)には、ユニーク I D格納領域60内のデータはユニーク I Dではないので、ステップA3の判定結果は「I NO」となる。

【0036】ユニークID書込み部122は、上記のようにステップA3で「当該データは正しいフォーマット(ユニークIDのフォーマット)ではない」と判定した場合には、ユニークIDを新規に採番し(ステップA4)、ストレージデバイス6の記憶領域600のユニークID格納領域60にその新規なユニークIDを書き込む(ステップA5)。

【0037】複数パス検出手段120内のマッピング部123は、ステップA5の処理の終了後に、ステップA5で書き込まれたユニークID(ストレージデバイス6に対応するユニークID)と現時点におけるサーチパス(ここでは、アクセスパス400)とをマッピングし、そのマッッピングの情報を有するマッピングデータをホストコンピュータ1内に記憶(保持)する(ステップA6)

【0038】そして、複数パス検出手段120内のユニーク1D格納領域データ読込み部121は、次のアクセスパスのサーチ(検出)を行う。すなわち、ユニークID格納領域データ読込み部121は、次のアクセスパスとして、未処理の1つのアクセスパスの検出を試み(ステップA7)、ステップA7でアクセスパスを検出できたか否か(サーチパスがあるか否か)を判定(チェック)する(ステップA8)。ここでは、図1中のドライバ111、バス制御アダプタ3、制御バス5、およびデバイスコントローラ62を通るアクセスパス401がサーチパスとして検出されるものとする。

【0039】ユニークID格納領域データ読込み部12 1によってステップA8で「サーチパスがある」と判定 50 された場合(ここでは、この場合に該当する)には、複 数パス検出手段120は、上記と同様に、ステップA2 以下の処理を実行する。

【0040】すなわち、ユニーク | D格納領域データ読 込み部121は、ステップA7で検出したアクセスパス 401 (サーチパス) を用いて、ストレージデバイス6 の記憶領域600内のユニーク1D格納領域60に格納 されているデータを読み込む(ステップA2)。

【0041】複数パス検出手段120内のユニークID むみ部122は、ユニーク1D格納領域データ読込み 部121により読み込まれたデータのフォーマットがユ ニークIDのフォーマットであるか否かを判定する(ス テップA3)。

【0042】この場合(アクセスパス401がサーチパ スである場合)には、ユニークID格納領域60内のデ ータはユニークIDであるので、ステップA3の判定結 果は「YES」となる。すなわち、アクセスパス401 を介してデータが読み出されたユニーク I D格納領域 6 0には、すでにアクセスパス400を介して上記のよう にユニークIDが書き込まれているため、判定対象のデ ータのフォーマットはユニーク I Dのフォーマットとな 20 っている。

【0043】ユニークID 書込み部122は、上記のよ うにステップA3で「当該データは正しいフォーマット (ユニークIDのフォーマット)である」と判定した場 合には、ユニークIDの書込みを行うことなく、複数パ ス検出手段120内のマッピング部123に制御を渡 す。

【0044】マッピング部123は、ステップA2で読 み出されたデータ(ストレージデバイス6に対応するユ ニークID)と現時点におけるサーチパス(ここでは、 アクセスパス401)とをマッピングし、そのマッッピ ングの情報を有するマッピングデータをホストコンピュ ータ 1 内に記憶(保持)する(ステップA6)。

【0045】なお、ステップA8で「サーチパスがな い」と判定された場合には、複数パス検出手段120 は、図2に示す処理を終了させる。

【0046】このようにして、ホストコンピュータ1 は、複数パス検出手段120によって生成されたマッピ ングデータ(例えば、アクセスパス400および401 とストレージデバイス6とが関連付けられた情報を有す るマッピングデータ)を保持することができる。これに より、ホストコンピュータ1は、アクセスパス400と アクセスパス401とは同一のストレージデバイス6に 対しての複数のアクセスパスであるとして認識し、その 認識に基づいてストレージデバイス6へのアクセスの負 荷をアクセスパス400とアクセスパス401とに適切 に分散させることが可能になる。

【0047】具体的には、図1中の破線のボックスで示 すように、複数パス検出手段120の制御によって生成 ・保持されたマッピングデータを参照して各ストレージ 50 ージデバイスにアクセスするためのアクセスパスが図1

デバイス(例えば、ストレージデバイス6)に対するア クセスパス (例えば、アクセスパス400および40 1) の負荷分散を行うアクセスパス負荷分散手段130 を、ホストコンピュータ1の構成要素とすることが考え られる。

【0048】(2) 第2の実施の形態

図3は、本発明の第2の実施の形態に係るストレージデ バイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図で ある。

【0049】図3を参照すると、本実施の形態に係るス トレージデバイスのマルチパスシステムは、ホストコン ピュータ1001と、FC-AL (Fiber Cha nnel-Arbitrated Loop) 制御部1 301~1309と、FC-AL (ファイバチャネルの ローカルループ) 1401~1403と、ストレージデ バイス2001とを含んで構成されている。なお、図3 には示していないが、当該ストレージデバイスのマルチ パスシステムには、ストレージデバイス2001を含む 複数のストレージデバイスが存在している。

【0050】ホストコンピュータ1001は、複数パス 検出手段1100と、ドライバ1201~1209とを 含んで構成されている(アクセスパス負荷分散手段13 00については後に言及する)。

【0051】複数パス検出手段1100は、ユニーク1 D格納領域データ読込み部1101と、ユニークID書 込み部1102と、マッピング部1103とを含んで構 成されている。

【0052】ストレージデバイス2001は、デバイス コントローラ2101~2103と、ユニークID格納 領域2110を有する記憶領域2100とを含んで構成 されている。

【0053】ユニークID格納領域2110は、記憶領 域2100内のあらかじめ決められたアドレスの場所 に、あらかじめ決められた大きさの、あらかじめ決めら れたフォーマットのデータであるユニークID(ストレ ージデバイス2001を識別するためのID)を格納し ている(当初よりユニークIDを格納しているわけでは なく、ホストコンピュータ1001の制御によってユニ ークIDが与えられる)。

【0054】本実施の形態は、ホストコンピュータ10 01からストレージデバイス2001をアクセスするパ ス (アクセスパス) が9つに多重化されている点と、ア クセスパスがドライバ、FC-AL制御部、FC-A L、およびデバイスコントローラの組み合わせ(例え ば、ドライバ1201, FC-AL制御部1301, F C-AL1401、およびデバイスコントローラ210 1を通るパス)から構成されている点とで、図1に示す 第1の実施の形態と異なっている。

【0055】このように、本発明は、ある特定のストレ

11

に示すような単なる2通りだけではなく、N(3以上の 任意の正整数) 通りに拡張されていても実施することが 可能となる。また、図1に示すようなアクセスパスの態 様(ドライバ、バス制御アダプタ、制御バス、およびデ バイスコントローラを通る態様)には限られず、図3に 示すような態様のアクセスパス(ファイバチャネルのよ うな網目状につながるアクセスパス)を用いても、本発 明を実施することが可能になる。

【0056】なお、本実施の形態における複数パス検出 手段 1 1 0 0 (ユニーク I D格納領域データ読込み部 I 101, ユニーク 1 D 想込み部 1 1 0 2, およびマッピ ング部1103)の動作の内容は、第1の実施の形態に おける複数パス検出手段120(ユニークID格納領域 データ読込み部121、ユニークID書込み部122、 およびマッピング部123)の動作の内容と同様にな

【0057】また、本実施の形態においても、図1中の アクセスパス負荷分散手段130と同様の手段を設ける ことが可能である。例えば、図3中の破線のボックスで 示すように、複数パス検出手段1100の制御によって 生成・保持されたマッピングデータを参照して各ストレ ージデバイス(例えば、ストレージデバイス2001) に対するアクセスパス(例えば、図3に示すホストコン ピュータ1001とストレージデバイス2001との間 の9通りのアクセスパス)の負荷分散を行うアクセスパ ス負荷分散手段1300を、ホストコンピュータ100 1の構成要素とすることが考えられる。

【0058】(3) 第3の実施の形態 図4は、本発明の第3の実施の形態に係るストレージデ バイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図で 30

【0059】図4を参照すると、本発明の第3の実施の 形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステム は、図1に示した第1の実施の形態に係るストレージデ バイスのマルチパスシステムに対して、複数パス検出処 理プログラムを記録した記録媒体40を備える点が異な っている。この記録媒体40は、磁気ディスク、半導体 メモリ、その他の記録媒体であってよい。

【0060】複数パス検出処理プログラムは、記録媒体 40からホストコンピュータ1(各ストレージデバイス (ストレージデバイス6が含まれる)と複数のアクセス パス (アクセスパス400および401が含まれる)を 介して接続しているホストコンピュータ)に読み込ま れ、当該ホストコンピュータ1の動作を複数パス検出手 段120 (ユニーク1D格納領域データ読込み部12 1, ユニーク I D 書込み部 1 2 2, およびマッピング部 123)として制御する。複数パス検出処理プログラム の制御による複数パス検出手段120の動作は、第1の 実施の形態における複数パス検出手段120(ユニーク

み部122、およびマッピング部123)の動作と全く 同様になるので、その詳しい説明を割愛する。

【0061】(4) 第4の実施の形態

図5は、本発明の第4の実施の形態に係るストレージデ バイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図で

【0062】図5を参照すると、本発明の第4の実施の 形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステム は、図3に示した第2の実施の形態に係るストレージデ バイスのマルチパスシステムに対して、複数パス検出処 理プログラムを記録した記録媒体50を備える点が異な っている。この記録媒体50は、磁気ディスク、半導体 メモリ、その他の記録媒体であってよい。

【0063】複数パス検出処理プログラムは、記録媒体 50からホストコンピュータ1001 (各ストレージデ バイス (ストレージデバイス2001が含まれる)と複 数のアクセスパスを介して接続しているホストコンピュ ータ)に読み込まれ、当該ホストコンピュータ1001 の動作を複数パス検出手段1100 (ユニーク I D格納 領域データ読込み部1101, ユニーク I D 書込み部1 102、およびマッピング部1103)として制御す る。複数パス検出処理プログラムの制御による複数パス 検出手段1100の動作は、第2の実施の形態における 複数パス検出手段1100(ユニークID格納領域デー タ読込み部1101, ユニークID 書込み部1102, およびマッピング部1103)の動作と全く同様になる ので、その詳しい説明を割愛する。

[0064]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によると、 以下に示すような効果が生じる。

【0065】第1の効果は、従来と同一のアクセスパス (例えば、ドライバ、バス制御アダプタ、制御バス、お よびデバイスコントローラからなるアクセスパス)を用 いて、かつ、オペレータを介入することなく、1つのス トレージデバイスに対しての複数のアクセスパスを当該 ストレージデバイスと関連付けて検出することができる ことにある。

【0066】このような効果が生じる理由は、ストレー ジデバイスの記憶領域にホストコンピュータにより与え られたユニークIDを格納するためのユニークID格納 領域を設け、当該ユニークIDによって当該ストレージ デバイスへのアクセスパスを当該ストレージデバイスと 対応付けて識別するようにしたからである。

【0067】また、第2の効果は、上述のようにしてス トレージデバイスとマッピング(関連付け)させて検出 した複数のアクセスパスに関する情報(マッピングデー タ) を用いて、ストレージデバイスに対するアクセスを 行うことにより、当該ストレージデバイスへの1つのア クセスパスだけに負荷がかからないようにアクセス負荷 ID格納領域データ読込み部121、ユニークID哲込 50 を複数のアクセスパスに適切に分散させることが可能に 13

なるということである。

【0068】ここで、このような第2の効果を実現するために、例えば、アクセスパス負荷分散手段を設けることが考えられる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施の形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図である。

【図2】図1に示すストレージデバイスのマルチパスシステムの処理(アクセスパス検出・マッピングデータ生 10 成時の処理)を示す流れ図である。

【図3】本発明の第2の実施の形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図である。

【図4】本発明の第3の実施の形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図である。

【図5】本発明の第4の実施の形態に係るストレージデバイスのマルチパスシステムの構成を示すブロック図である。

【符号の説明】

1, 1101 ホストコンピュータ

2.3 バス制御アダプタ

4.5 制御バス

6,2001 ストレージデバイス

40,50 記録媒体

60, 2110 ユニーク I D格納領域

61,62,2101~2103 デバイスコントローラ

0 110, 111, 1201~1209 F57/

120,1100 複数パス検出手段

121, 1101 ユニークID格納領域データ読込み 部

122, 1102 ユニークID書込み部

123,1103 マッピング部

130,1300 アクセスパス負荷分散手段

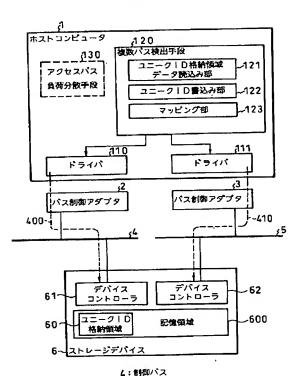
400, 401 アクセスパス

600,2100 記憶領域

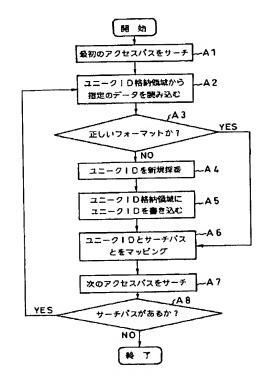
1301~1309 FC-AL制御部

20 1401~1403 FC-AL

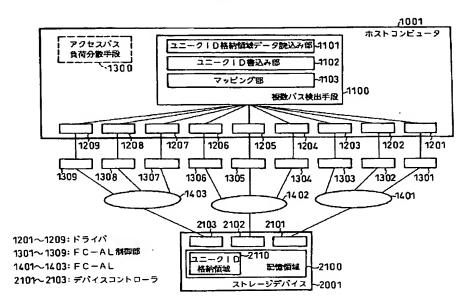
【図1】



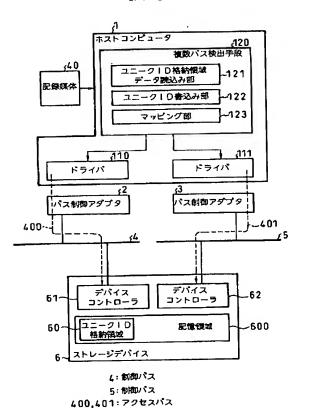
5: 制御パス 400,401: アクセスパス 【図2】



【図3】



[図4]



【図5】

